PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-028950

(43)Date of publication of application: 29.01.2003

G01S 7/298

(51)Int.CI.

(21)Application number: 2001-209368

10.07.2001

(22)Date of filing:

FURUNO ELECTRIC CO LTD (71)Applicant:

(72)Inventor:

KONDO MOTOHARU

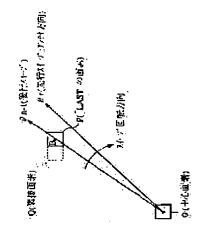
FUJIKAWA TAKUMI

(54) RADAR APPARATUS, SIMILAR APPARATUS AND IMAGE-DATA WRITING METHOD

(57)Abstract:

radar display is expanded in an azimuth direction, which enhances the visibility of a small image, especially near the center of the display (near the position of an own vessel), and which minimizes the number of times of an access PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a radar apparatus, in which the image of a reflected signal displayed on a operation with reference to an image memory.

ear side in the sweep rotation direction adjacent to the pixel P is then accessed, stored data on the adjacent pixel LAST' pixel P, is performed, and a second access processing operation, where an adjacent pixel Q situated on the SOLUTION: When a 'LAST' detection circuit 3 detects that a pixel P is the 'LAST' pixel, a first access processing Q and the maximum-value data written to the pixel P are compared by a comparison circuit 7, and writing of the operation, in which maximum-value data from among sample data corresponding to the pixel P is written to the arger data written to the adjacent pixel Q is performed.



2006/05/08 15:27

3

4

スースを見るな

P 935': 5

LASTAL

ج: خ: ا

(19)日本国特許庁 (JP)

(n)公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-28950

(P2003-28950A) (43)公開日 平成15年1月29日(2003.1.29)

(51) Int. Cl. 7

識別記号

FΙ

テーマコード (参考)

G01S 7/298

G01S 7/298

Z 5J070

審査請求 未請求 請求項の数13 〇L (全17頁)

(21) 出願番号

特願2001-209368 (P2001-209368)

(22) 出願日

平成13年7月10日(2001.7.10)

(71)出願人 000166247

古野電気株式会社

兵庫県西宮市芦原町9番52号

(72) 発明者 富士川 巧

兵庫県西宮市芦原町9番52号 古野電気株

式会社内

(72) 発明者 近藤 基治

兵庫県西宮市芦原町9番52号 古野電気株

式会社内

(74)代理人 100084548

弁理士 小森 久夫

Fターム(参考) 5J070 AB01 AD01 AF05 AH31 AJ03

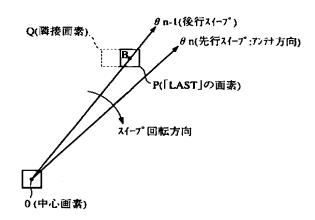
AJ13 AK39 BG01 BG05

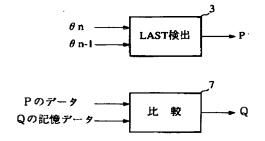
(54) 【発明の名称】レーダー装置及び類似装置並びに画像データ書込方法

(57) 【要約】

【課題】レーダー表示器上に表示される反射信号の映像を方位方向に拡大して、特に表示器の中心近く(自船位置近く)の小さな映像の視認性を向上させるとともに、画像メモリに対するアクセス回数を最小にする。

【解決手段】「LAST」検出回路3が、画素Pが「LAST」の画素であることを検出すると、この「LAST」の画素Pに対して該画素Pに対応するサンプルデータ中の最大値データを書き込む第1のアクセス処理を行い、次に、画素Pに接しスイープ回転方向の後ろ側に位置する隣接画素Qにアクセスして、該隣接画素Qの記憶データと画素Pに書き込む最大値データとを比較回路7で比較し、大きい方のデータを該隣接画素Qに書き込む第2のアクセス処理を行う。





【特許請求の範囲】

【請求項1】 スイープ時の各サンプル点の受信データを極座標から直交座標に座標変換する座標変換手段と、 座標変換されたデータを記憶する画像メモリと、

1

前記画像メモリの画素へのアクセスがスイープ1回転内 の最後のアクセスのときに、該画素に対して前記受信データに基づいて得られる所定のデータを書き込む第1の アクセス処理を行う手段と、

前記第1のアクセス処理後に前記画素に接しスイープ回転方向の後ろ側に位置する隣接画素にアクセスして、該 10 隣接画素に既に記憶されているデータと前記第1のアクセス処理で前記画素に書き込まれる前記所定のデータとに基づくデータを該隣接画素に書き込む第2のアクセス処理を行う手段と、を備えてなる、レーダー装置及び類似装置。

【請求項2】前記所定のデータは、前記画素に対応する全てのサンプル点のデータ中の最大値データである、請求項1記載のレーダー装置及び類似装置。

【請求項3】前記所定のデータは、前記画素に対応する全てのサンプル点のデータを平均処理したデータである、請求項1記載のレーダー装置及び類似装置。

【請求項4】前記第2のアクセス処理は、前記隣接画素に記憶されていたデータと前記第1のアクセス処理で前記画素に書き込まれる前記所定のデータとを比較して大きい方のデータを前記隣接画素に書き込む、請求項1~3のいずれかに記載のレーダー装置及び類似装置。

【請求項5】前記第2のアクセス処理は、前記第1のアクセス処理によって書き込む前記所定のデータが一定値以上であるときにのみ行われる、請求項1~4のいずれかに記載のレーダー装置及び類似装置。

【請求項6】前記第2のアクセス処理は、スイープ始点から一定の距離以内の前記隣接画素に対してのみ行う請求項1~5のいずれかに記載のレーダー装置及び類似装置。

【請求項 7】後行スイープ $\theta_{\text{n-1}}$ 上の任意のサンプル点 i と、後行スイープ $\theta_{\text{n-1}}$ 上および先行スイープ θ_{n} 上 の複数の近接サンプル点との各対応画素の一致判断を行い、サンプル点i の対応画素が他のサンプル点の各対応 画素の全てと一致しない場合に、該サンプル点i を、対 応する画素へ最後にアクセスする「LAST」サンプル 40 点として検出する「LAST」検出手段を備え、

前記第1のアクセス処理を行う手段は、前記「LAS T」検出手段で「LAST」サンプル点を検出したと き、該「LAST」サンプル点に対応する画素に対して 前記所定のデータを書き込む、請求項1~6のいずれか に記載のレーダー及び類似装置。

【請求項8】先行スイープ θ 。上の任意のサンプル点 j と、先行スイープ θ 。上および後行スイープ θ 。」 上の複数の近接サンプル点との各対応画素の一致判断を行い、サンプル点 j の対応画素が他のサンプル点の各対応 50

画素の全てと一致しない場合に、該サンプル点jを、対応する画素へ最初にアクセスする「FIRST」サンプル点として検出する「FIRST」検出手段と、

先行スイープ θ 。上の各サンプル点における最大値データを記憶する抽出メモリと、

先行スイープ θ 。上の任意のサンプル点jが「FIRS T」サンプル点の場合は該サンプル点の新データを、

「FIRST」サンプル点でない場合は該サンプル点の新データと抽出メモリ上の該サンプル点に対応する画素のデータとを比較して大きい方のデータを選択して抽出メモリに書込むことにより、抽出メモリ上の各サンプル点のデータを最大値データとするMAX抽出手段と、を備え、前記第1のアクセス処理を行う手段は、前記「LAST」検出手段で「LAST」サンプル点を検出したとき、該「LAST」サンプル点に対応する画素に対して前記抽出メモリ上の該「LAST」サンプル点のデータを書き込む、請求項7に記載のレーダー及び類似装置

【請求項9】受信データを実時間で記憶する一次メモリと、

極座標値を直交座標値に座標変換する座標変換部と、 先行スイープ θ 。上の任意のサンプル点」と、先行スイープ θ 。上および後行スイープ θ 。」上の複数の近接サンプル点との各対応画素の一致判断を行い、サンプル点」の対応画素が他のサンプル点の各対応画素の全てと一致しない場合に、該サンプル点」を、対応する画素へ最初にアクセスする「FIRST」サンプル点として検出する「FIRST」検出手段と、

後行スイープθ₁₋₁ 上の任意のサンプル点 i と、後行ス 30 イープθ₁₋₁ 上および先行スイープθ₁ 上の複数の近接 サンプル点との各対応画素の一致判断を行い、サンプル点 i の対応画素が他のサンプル点の各対応画素の全てと 一致しない場合に、該サンプル点 i を、対応する画素へ 最後にアクセスする「LAST」サンプル点として検出 する「LAST」検出手段と、

座標変換部で変換された直交座標値でアクセスされる画 像メモリと、

先行スイープθ。上の各サンプル点における最大値データを記憶する抽出メモリを備え、先行スイープθ。上の任意のサンプル点jが「FIRST」サンプル点の場合は該サンプル点の新データを、「FIRST」サンプル点でない場合は該サンプル点の新データと抽出メモリ上の該サンプル点に対応する画素のデータとを比較して大きい方のデータを選択して抽出メモリに書込むことにより、抽出メモリ上の各サンプル点のデータを最大値データに設定するMAX抽出手段と、

前記MAX抽出手段で抽出した最大値データと前記画像メモリから読み出したデータとを比較して大きい方のデータを選択するMAX処理手段と、

) 前記「LAST」検出手段で「LAST」サンプル点を

4 込む補間データ書込処理とを含む、請求項1~6のいずれかに記載のレーダー及び類似装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、レーダー装置、 ソナー装置等、極座標形で受信される探知信号を、一 旦、直交座標に変換して画像メモリに記憶した後、ラス ター走査方式の表示器に表示する装置、ならびに同画像 メモリに対しての画像データの書込方法に関する。

[0002]

【従来の技術】極座標形で受信される探知信号を直交座 標に変換してラスター走査方式の表示器に表示する装置 においては、探知信号は幾何学上、中心付近が密で周辺 ほど粗となる。したがって、直交座標(X-Y座標)に 座標変換する時、画像メモリの中心付近の画素になるほ ど、同一画素に対して多くの受信データが対応すること になる。この場合、1つの画素に対して単に受信データ を順次上書きするだけでは、常に、最後に書き込まれた データのみがその画素のデータとなるために、より信号 20 レベルの大きなデータが途中で受信された場合に、その 情報が残らないという不都合を生じる。この不都合を解 決するために、たとえば、同一画素に対応する全ての受 信データのうち、一番大きなデータを書き込む処理(以 下、この処理をMAX処理と称する。)が従来から実施 されている。MAX処理については、たとえば、特公平 3-11669号や特公平3-582号公報に示されて いるが、この方法では、画像メモリに受信データを書き 込む際に、同一画素に対しての初めてのアクセスを検出 する回路(以下、この初めてのアクセスを「FIRS T」と称し、検出回路を「FIRST」検出回路とい う)を設け、この「FIRST」検出回路が「FIRS T」を検出した場合には今回受信された新データを書き 込み、そうでない場合(2度目以降の場合)には、すで に書き込まれているデータと今回受信された新データと の大小を比較し、大きい方のデータを再書き込みする。 その結果、同一画素に対応する全てのデータを常時参照 し、最終的に最大値データが抽出されて記憶されること

【0003】一方、ラスター走査方式のレーダー装置においては、レーダー映像の大きさは、基本的に水平ビーム幅と送信パルス幅で決定される。水平ビーム幅が広くなるほど物標からの方位方向のエコーが長くなり、送信パルス幅が長いほど距離方向のエコーが長くなる。したがって、アンテナが形成する送波および受波ビームの水平ビーム幅には広がりがあるから、同じ物標であっても表示器の周辺では方位方向に拡大されて表示されていたものが、表示器の中心に近づくにつれて小さくなり、しかも1画素の大きさが小さい高解像度の表示器ほど小さく表示されてしまう。この事態は、海面反射の影響を取り除く機能を働かせた場合には、より顕著となる。

検出したとき、該「LAST」サンプル点に対応する画素の描画アドレスを発生し、それにより該画素に対して前記抽出メモリ上の該「LAST」サンプル点の最大値データを書き込む第1のアクセス処理を可能にする第1の描画アドレス発生部と、前記第1のアクセス処理後に、前記画素に書き込まれる最大値データと該画素に接しスイープ回転方向の後ろ側に位置する隣接画素の描画アドレスを発生し、それにより該隣接画素に既に記憶されているデータと前記第1のアクセス処理で前記画素に対して書き込まれる最大値データとを前記MAX処理手10段により比較して大きい方のデータを該隣接画素に書き込む第2のアクセス処理を可能にする第2の描画アドレス発生部とを有する、描画アドレス発生手段と、

前記MAX抽出手段の出力と前記MAX処理手段の出力のいずれかを選択するとともに、前記描画アドレス発生部の描画アドレスを発生させるタイミング信号を生成するタイミング発生手段と、

画像メモリの記憶データをラスタ表示する表示器と、 を備えてなる、レーダー装置及び類似装置。

【請求項10】前記MAX抽出手段で設定した最大値データが一定値以上かどうかを検出し、一定値以上のときにのみ、前記MAX処理手段の出力を前記隣接画素に書き込むタイミング信号を発生させるための信号を前記タイミング発生手段に出力する制限値発生手段を有する、請求項9記載のレーダー装置及び類似装置。

【請求項11】スイープ始点から一定の距離以内の画素に対してのみ、前記MAX処理手段の出力を前記隣接画素に書き込むタイミング信号を発生させるための信号を前記タイミング発生手段に出力する制限距離発生手段を有する、請求項9または10に記載のレーダー装置及び30類似装置。

【請求項12】スイープ時の各サンプル点の受信データを極座標から直交座標に座標変換して画像メモリに記憶するステップと、

前記画像メモリの画素へのアクセスがスイープ1回転内 の最後のアクセスであるかどうかを検出し、最後のアク セスのときに、該画素に対して所定のデータを書き込む 第1のアクセス処理を行うステップと、

前記第1のアクセス処理後に前記画素に接しスイープ回転方向の後ろ側に位置する隣接画素にアクセスして、該 40 隣接画素に既に記憶されているデータと前記第1のアクセス処理で前記画素に書き込まれる前記所定のデータとに基づくデータを該隣接画素に書き込む第2のアクセス処理を行うステップと、を備えてなる、レーダー装置及び類似装置での画像データ書込方法。

【請求項13】前記第1のアクセス処理は、前記画素に接しスイープ回転方向の前側に位置する隣接画素がいずれのサンプル点も対応しない画素抜けの画素であるかどうかを検出する処理と、画素抜けの画素であることを検出したときに該画素に対して、所定の補間データを書き 50

5

【0004】そこで、上記の不都合を解消するために、 特許第2648983号に示されるレーダー装置が提案 されている。図1は、同特許の概要を説明するための図 である。

【0005】第1のスイープS1と第2のスイープS2 の連続した2つのスイープによって画像メモリに描画す る。最初のスイープである第1のスイープS1は、第1 のMAX処理を実行する。第1のMAX処理は、先に述 べたように、画像メモリを構成している画素に、アンテ ナ1回転において入力する複数のデータの最大値を求 め、具体的には、その画素に対する最初のアクセス時で ある「FIRST」の時には、新データを描画し (当該 画素への書き込み)、その後は、すでにその画素に記憶 されている旧データと新データの大きいほうを描画す る。第1のスイープS1での処理完了に続いて第2のス イープS2での処理を実行する。第2のスイープS2 は、第1のスイープS1の方向と平行、且つ、スイープ 始点の位置を第1のスイープ始点から1画素分移動した 位置とし、第1のスイープS1の回転方向の後ろ側を平 行にスイープする。第2のスイープでは、第2のMAX 20 処理を実行する。第2のMAX処理は、新データと、第 2のスイープS2で指定した画素に記憶されているデー 夕の大きい方を描画する。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】しかし、上記特許第2 648983号に示されるレーダー装置では、第1のス イープS1に対する処理をした後に第2のスイープS2 の処理を行う必要があり、第1のスイープS1の処理だ けを行う場合に比べて2倍の時間がかかるという欠点が

【0007】今、1画素当たりのアクセス時間を t、表 示器上の描画半径をR、アンテナ1回転で、全画像をア クセスするために必要なスイープ数をNとし、Nの値 は、周辺に配置された画像を必ずアクセスすることが必 要である本数とした場合、Nを半径Rの円周の長さで近 似すると、

$N = 2 \cdot \pi \cdot R$

したがって、第1のスイープによるアンテナ1回転に要 するアクセス時間をTとすると、1スイープ当たりのア クセス時間は、R・tであるから、

 $T = 2 \cdot \pi \cdot R \cdot R \cdot t$

ここで、図1に示す装置では、第1のスイープS1と第 2のスイープS2に対して、それぞれ処理が必要である から、アンテナ1回転に要する時間をTaとすると、 $Ta = T + T = 4 \cdot \pi \cdot R \cdot R \cdot t$

となる。

【0008】このように、上記の従来のレーダー装置で は、2本のスイープに対する処理が必要であるために描 画に時間がかかり、そのため、アンテナを高速回転した 時にそれに追従して描画することが困難となり、また、

画像メモリを高密度化した時にもアンテナの回転に追従 して描画することが困難となる不都合があった。

【0009】この発明の目的は、レーダー表示器上に表 示される反射信号の映像を方位方向に拡大して、特に表 示器の中心近く(自船位置近く)の小さな映像の視認性 を向上させるとともに、画像メモリに対するアクセス回 数を最小にすることのできるレーダー装置および類似装 置並びに画像メモリへの画像データ書込方法を提供する ことにある。

[0010]10

【課題を解決するための手段】この発明は、上記の課題 を解決するために次のように構成する。

【0011】(1)スイープ時の各サンプル点の受信デ ータを極座標から直交座標に座標変換する座標変換手段 と、座標変換されたデータを記憶する画像メモリと、前 記画像メモリの画素へのアクセスがスイープ1回転内の 最後のアクセスのときに、該画素に対して前記受信デー 夕に基づいて得られる所定のデータを書き込む第1のア クセス処理を行う手段と、前記第1のアクセス処理後に 前記画素に接しスイープ回転方向の後ろ側に位置する隣 接画素にアクセスして、該隣接画素に既に記憶されてい るデータと前記第1のアクセス処理で前記画素に書き込 まれる前記所定のデータとに基づくデータを該隣接画素 に書き込む第2のアクセス処理を行う手段と、を備えて なる。

【0012】本発明では、第1のアクセス処理を終えた 後、該第1のアクセス処理の対象となった画素に隣接す る隣接画素に対する第2のアクセス処理を行い、これに よって、エコー信号の映像を方位方向に拡大することが できる。また、この第2のアクセス処理は第1のアクセ ス処理の対象となった画素に隣接する画素に対してのみ 行うために、スイープ1回転で必要なアクセス時間の合 計は、後述するように、3・π・R・R・tとなる。こ の時間は、従来必要であった、 $4 \cdot \pi \cdot R \cdot R \cdot R \cdot t$ に比較して75%となり、スイープ1回転分の描画時間 が75%に短縮する。

【0013】(2)前記所定のデータは、前記画素に対 応する全てのサンプル点のデータ中の最大値データであ る。

【0014】先に述べたように、1つ画素に対しては複 数のサンプル点が対応するため(特に、画像メモリの中 心付近ほどその数は多くなる)、1スイープ分のメモリ をバッファとして用いて、この中の最大値データを選択 して当該画素に書き込むようにすれば、本来はエコーが あるのに画面上は表示されないという不具合をなくすこ とができる。この1スイープ分のメモリを用いて、最大 値データを記憶するタイミングは、当該画素に最後にア クセスしたときである。このような処理を、この発明で は「LAST」処理といい、「LAST」処理の行われ 50 た画素を「LAST」の画素という。

【0015】(3)前記所定のデータは、前記画素に対 応する全てのサンプル点のデータを平均処理したデータ である。

【0016】上記第2のアクセス処理によって、エコー を方位方向に広げて表示すると、特に画面中心付近でエ コーを見やすくすることができるが、他方、ノイズ等も 表示されやすくなってしまう。そこで、「LAST」の 画素への書き込みは、その画素に対する全てのサンプル 点のデータを平均処理したデータとする。平均処理に は、最大値と最小値を平均処理する方法や、全てのデー 10 タを平均処理する方法等がある。平均処理したデータを 「LAST」の画素に書き込むことによって、表示すべ きエコーを見やすくする一方で、ノイズ等が強調されて 表示されるのを緩和することができる。

【0017】(4)前記第2のアクセス処理は、前記隣 接画素に記憶されていたデータと前記第1のアクセス処 理で前記画素に書き込まれる前記所定のデータとを比較 して大きい方のデータを前記隣接画素に書き込む。

【0018】隣接画素に書き込むデータは、すでに書き 込まれているデータよりも値が大きくなるように操作す 20 ればよいが、この構成では、隣接画素にすでに書き込ま れているデータと「LAST」の画素に書き込むデータ とを比較して、より大きい方のデータを隣接画素に書き 込むようにする。

【0019】(5)前記第2のアクセス処理は、前記第 1のアクセス処理によって書き込む前記所定のデータが 一定値以上であるときにのみ行われる、第1のアクセス 処理によって、「LAST」の画素に書き込まれるデー 夕が「0」の場合は、第2のアクセス処理を行っても意 味がない (隣接画素のデータの更新はない)。「LAS 30 T」の画素に書き込まれるデータが非常に小さな場合も 同様である。そこで、本構成のようにすることで、第2 のアクセス処理に要する時間を省略することができる。 これによれば、スイープ1回転に要する全アクセス時間 をさらに短くすることができる。

【0020】(6)前記第2のアクセス処理は、スイー プ始点から一定の距離以内の前記隣接画素に対してのみ 行う。

【0021】エコーを方位方向に拡大することによって 得られる効果は画面中心付近で大きいために、本構成の ようにすることで、スイープ始点から一定の距離を超え る部分での第2のアクセス処理を省略することができ る。これにより、スイープ1回転に要する全アクセス時 間を短くすることができる。

[0022]

【発明の実施の形態】図2は、この発明の実施形態であ るレーダー装置の主要部の動作説明図である。

【0023】「LAST」検出回路3は、スイープ回転 方向に対する先行スイープ θ 。と後行スイープ θ 。1の各

れに対応する画素Pに最後にアクセスするサンプル点で あることを検出する。すなわち、サンプル点Bを注目し た時、そのサンプル点Bに対応する画素Pは「LAS T」の画素である。

【0024】第1のアクセス処理では、この「LAS T」の画素 P に対して後述のMAX抽出回路で得られる 最大値データを書き込む。MAX抽出回路では、「LA ST」の画素Pに対応する複数のサンプル点のデータの うち最大値データを抽出する。

【0025】以上の第1のアクセス処理を終えると、次 に第2のアクセス処理を行う。

【0026】第2アクセス処理では、「LAST」の画 素Pに隣接し、スイープ回転方向の後ろ側に位置する隣 接画素Qに所定のデータを書き込む。比較回路7は、こ の時、「LAST」の画素Pに書き込むデータと、隣接 画素Qにすでに記憶されているデータとを比較し、大き い方のデータを出力する。この大きい方のデータは、隣 接画素Qに対して再書き込みされる。

【0027】上記のようにして、後行スイープ θ_{n-1} 上 の各サンプル点で「LAST」が検出されると、その 「LAST」の画素 Pに対して第1のアクセス処理を行 うとともに、それに隣接する隣接画素Qに対して第2ア クセス処理を行う。後行スイープ θ。- 1 上で「LAS T」が検出されないサンプル点には第2のアクセス処理 は行われない。

【0028】図3は、「LAST」検出回路3の動作説 明図である。

【0029】図3において、いま、後行スイープ $\theta_{i=1}$ 上の任意のサンプル点 i をB点とし、後行スイープ θ ₁₋₁上のスイープライン下流方向の隣接サンプル点をC 点とし、先行スイープθ。上の複数の近接サンプル点を D点、E点、F点とする。この近接サンプル点は、B点・ に対して先行スイープθ_α上の同じ距離位置のサンプル 点(E点)とその前後の先行スイープ θ 。上の2つのサ ンプル点(すなわちD点とF点)である。B点が「LA ST」サンプル点かどうかを検出する場合、このC点、 D点、E点、F点の4サンプル点とB点との対判断を行 う。すなわち、B点が「LAST」サンプル点として検 出される場合は、B点の対応画素がC~F点の各対応画 素の全てと一致しない場合である。この判断は、アンテ ナが先行スイープ θ 。上を向いた段階で行われる。 も し、この時にB点が、C~F点の各サンプル点の対応画 素の全てと一致しない場合、B点は「LAST」サンプ ル点として検出することができる。それゆえ、このB点 に対応する画素が「LAST」の画素として検出され

【0030】本実施形態の第1のアクセス処理では、 「LAST」の画素Pに対して同画素Pに対応する全て のサンプル点のデータ中の最大のデータ (最大値) を書 サンプル点の位置に基づいて、例えばサンプル点Bがそ 50 き込むが、この第1のアクセス処理には、上記「LAS

T」検出回路3とともに、「FIRST」検出回路とMAX抽出回路とを使用する。

【0031】図4は、「FIRST」検出回路5とMA X抽出回路6との動作説明図を示している。

【0032】「FIRST」検出回路5は、先行スイープθ。上の任意のサンプル点」がそのサンプル点」が対応する画素に最初にアクセスするかどうかを検出する。この検出は、先行スイープθ。上のE点について注目すると、同じ先行スイープθ。上の上流側の隣接のサンプル点Dと後行スイープθ。」上のA~Cのサンプル点との対応画素に対してE点の対応画素が一致するかどうかで行う。一致しない場合はE点が「FIRST」サンプル点として検出し、一致する場合は「FIRST」サンプル点として検出しない。「FIRST」サンプル点として検出しない。「FIRST」の画奏という。

【0033】MAX抽出回路6は、先行スイープ θ 。上の各サンプル点における最大値データを求めて抽出メモリ6aに記憶する。抽出メモリ6aは1スイープ分の記憶容量を持ち、アンテナが先行スイープ θ 。を向いている時には、抽出メモリ6aは先行スイープ θ 。の各サンプル点での最大値データを記憶する。また、抽出メモリ6aは、 θ 。から θ 。」までの1スイープ分の遅延バッファでもあって、先行スイープ θ 。の各サンプル点の最大値データは各サンプル点が図2の「LAST」検出回路3で「LAST」サンプル点として検出されるまで記憶する。

【0034】E点が「FIRST」サンプル点として検出された時には、そのE点の新入力データが抽出メモリ6aに記憶されるが、E点が「FIRST」サンプル点30でない場合には、それよりも前に同一画素にアクセスされたサンプル点のデータ(抽出メモリに記憶してあるデータ)と比較され、大きいほうが抽出メモリ6aに再記憶される。この動作の繰り返しにより、先行スイープの。上の各サンプル点における最大値データは抽出メモリ6a上に記憶されていく。

【0035】上記のように、先行スイープ θ 。上でMA X処理を実行し、同時に後行スイープ θ 。」上で「LA ST」検出回路3によって各サンプル点の「LAST」を検出する。「LAST」が検出されると、第1のアク 40 セス処理によって、この「LAST」の画素Pに対して上記最大値データが書き込まれる。

【0036】次に具体的な装置について説明する 図5は、上記レーダー装置のブロック図である。

【0037】アンテナ10からの探知アナログ信号は受信回路11で受信され、A/D変換回路12においてディジタル値に変換され、探知レンジに対応した周期のクロックでサンプリングされる。サンプリングされた1スイープ分のデータは実時間で一次メモリ13に記憶される。この一次メモリ13は、サンプル速度が高速なため50

に設けられるものであり、一旦、入力データを記憶し、その後、同一次メモリ13に記憶したデータを読みだして後段の画像メモリに書き込むための時間を稼ぐ、時間変換用バッファを構成している。

【0038】探知信号は極座標系で得られるが、画像メモリは直交座標系であるために、極座標から直交座標(X-Y座標)に変換するための座標変換回路 14が設けられる。座標変換の変換式は、 $X=R\cdot sin\theta$ とY $=R\cdot cos\theta$ で表される。「FIRST」検出回路 5は、図4で説明したように、あるサンプル点が対応画素を始めてアクセスしたのか、2度目以降のアクセスであるのかを検出する回路であって、座標変換回路 14で作成されるキャリーパルスに基づいてその検出動作を行う。MAX抽出回路 6は、図4において説明したように、先行スイープ θ 。上での各サンプル点での最大値データを記憶する抽出メモリを持ち、「LAST」サンプル点検出時にその最大値データを出力する。

【0039】画像メモリ15は1画面分の描画データを記憶し、データ書き込み時には、描画アドレス発生部16で発生したアドレスに、セレクタ17から出力されるデータが書き込まれる。

【0040】MAX処理回路18は、第2のアクセス処理において、MAX抽出回路6の出力と、画像メモリ15の出力とを比較し、大きい方のデータを画像メモリ15への書き込みデータとして出力する。

【0041】セレクタ17は、第1のアクセス処理の時には、MAX抽出回路6の出力を選択し、第2のアクセス処理の時には、MAX処理回路18の出力を選択して、画像メモリ15への描画用データとする。

【0042】タイミング発生部18は、クロックCLKから、第1のアクセス処理および第2のアクセス処理に必要なタイミング信号を発生する。タイミング信号は、一次メモリ13、MAX抽出回路6、「FIRST」検出回路5、「LAST」検出回路3、座標変換回路14、セレクタ17および描画アドレス発生回路16等に出力される。

【0043】制限値発生回路19は、第1のアクセス処理で抽出した最大値データが、設定した制限値以上の値か否かを判定し、その結果をタイミング発生回路18に出力する。最大値データが制限値未満であると、タイミング発生回路18は第2のアクセス処理を行うためのタイミング信号を発生しない。

【0044】制限距離発生回路20は、第2のアクセス処理を実行するスイープ始点からの距離範囲を設定する。タイミング発生回路18は、この距離範囲にない画素に対しては、第2のアクセス処理を行うためのタイミング信号を発生しない。

【0045】図6は、MAX処理回路18の構成図である。この回路18は、MAX抽出回路6からの出力と画像メモリ15から読みだしたデータとを比較する比較器

18aと、セレクタ18bとで構成される。セレクタ1 8 bは、比較器 1 8 a からの出力に応じて、MAX抽出 回路6の出力か画像メモリ15の出力のいずれか大きい 方を、比較器18への出力に基づいて選択する。

【0046】図7は、制限値発生回路19のブロック図 である。この回路は、比較器19aと制限値設定部とで 構成され、比較部19aには、MAX抽出回路6からの 出力と、制限値設定部で設定される制限値設定値が入力 される。比較器19aは、MAX抽出回路6から出力さ れる最大値データが制限値設定値以上である時に、タイ ミング発生回路18に対して「1」を出力し、タイミン グ発生回路18から第2のアクセス処理のためのタイミ ング信号が出力されるようにする。MAX抽出回路6か らの最大値データが制限値設定値未満の時には、比較器 19 aは「0」をタイミング発生回路18に出力する。 タイミング発生回路18は、この場合には第2のアクセ ス処理を行うためのタイミング信号を発生しない。

【0047】図8は、制限距離発生回路20の構成図で ある。

【0048】この回路は、制限距離設定部とカウンタ2 0 a で構成され、カウンタ20 a には、制限距離設定部 で設定された制限距離設定値と、クロックCLKと、ス イープ期間を示す信号T1が入力される。T1が「1」 の期間スイープされる。クロックCLKは、描画用の基 準クロックであって、CLKに同期して画像メモリ15 をアクセスする。制限距離設定値は、第2のアクセス処 理を実行するための距離範囲である。カウンタ20a は、スイープ始点から制限距離設定値で決まる距離まで 「1」をタイミング発生部18に出力する。タイミング 発生回路18は、上記出力が「1」の時に第2のアクセ 30 ス処理を実行するためのタイミング信号を発生する。

【0049】図9は描画アドレス発生回路16の構成図

【0050】この回路は、象限データ発生回路16a と、オフセットデータ発生回路16bと、第1アクセス 用 X アドレス発生回路 1 6 c と、第 1 アクセス用 Y アド レス発生回路16 dと、加算器16 eと加算器16 fと で構成される。

【0051】詳細については後述するが、象限データ発 生回路16 aは、処理の対象となっている画素が、第1 ~ 第4象限のどの象限に属するかを示すための象限デー タを発生する。象限データは、スイープの回転に伴って Y座標またはX座標の進む方向が変わるため、これを検 出するためのデータとして使用される。第1アクセス用 Xアドレス発生回路16cには、Xキャリーと象限デー タが入力し、第1アクセス用Yアドレス発生回路16 d には、Yキャリーと象限データが入力する。Xキャリー は、後述のように、スイープ時にX座標が進む毎に発生 し、Yキャリーは、Y座標が進む毎に発生する。このX キャリーおよびYキャリーは、座標変換回路14で発生 50

する。

【0052】第1アクセス用Xアドレス発生回路16c および第1アクセス用Yアドレス発生回路16dは、そ れぞれアップダウンカウンタからなり、象限データによ って、アップカウントまたはダウンカウントする。

12

【0053】オフセットデータ発生回路16bは、第2 のアクセス処理を行う時に、隣接画素の描画用Xアドレ スおよびYアドレスを発生するためのものである。この 回路16 bには、タイミング発生回路18からのタイミ ング信号と、象限データ発生回路16aからの象限デー 夕が入力する。

【0054】加算器16eは、第1アクセス用Xアドレ ス発生回路16cの出力とオフセットデータ発生回路1 6 bの出力とを加算して描画用Xアドレスとして出力す る。第1アクセス処理を行うときには、オフセットデー 夕発生回路16bからはオフセットデータが出力されな いために、第1アクセス用Xアドレス発生回路16cの 出力がそのまま描画用Xアドレスとして出力される。加 算器16 fは、オフセットデータ発生回路16 bの出力 と第1アクセス用Yアドレス用発生回路16dの出力と を加算して、描画用 Y アドレスとして出力する。第1の アクセス処理を行う時には、オフセットデータ発生回路 16 bの出力はないから、第1アクセス用Yアドレス発 生回路16dの出力がそのまま描画用Yアドレスとして 出力される。

【0055】図10は、同一画素における「FIRS T」および「LAST」の関係を示す図である。

【0056】図の画素 I にはサンプル点a、b、cが対 応しているが、スイープ回転方向を図のように時計方向 (右回転方向) とすると、 a 点が「FIRST」サンプ ル点として検出され、 b 点が 2 度目以降のサンプル点、 c点が「LAST」サンプル点として検出される。い ま、各サンプル点のデータの大きさが、かりにa=3, b=4, c=6 とすると、アンテナがスイープライン θ "-」を向いている時にはa点が「FIRST」として検 出された時、抽出メモリ6a(図2参照)のa点に対応 する位置にはデータ3がまず記憶される。その1サイク ル後には、b点が2度目以降のアクセスとして検出され るから、データ3とデータ4とが比較される。この比較 の結果、データ4が大きいために、抽出メモリのり点の 対応位置にはデータ4が記憶される。続いて、アンテナ がスイープライン θ 。上を向いた時には、c点が「FIRST」サンプル点かどうか判断されるが、ここでは 「FIRST」サンプル点でないから2度目以降のアク セスとして判断される。 c 点のデータは6であるから、 b点のデータ4と比較され、4よりも6の方が大きいか ら、抽出メモリ6aのc点に対応する位置に6が記憶さ れる。この場合、a点のデータ3とは比較する必要がな い。なぜなら、b点の対応位置には、a点のデータとb 点のデータのより大きい方が記憶されているからであ

る。アンテナが θ 。上を向いている時には、同時にa点およびb点が「LAST」サンプル点かどうかの検出が行われる。しかし、c点があるために、a点およびb点は「LAST」サンプル点として検出されない。アンテナが θ 。…に向いた時には、c点が「LAST」サンプル点として検出される。この時に、抽出メモリ6aに記憶されているc点の対応位置のデータ6が書き込みデータ(最大値データ)として出力され、当該画素Iに書き込まれる。

【0057】図11は、座標変換回路14のブロック図 10を示している。アンテナ駆動部から得られるスイープ角度 θ 。は、sinデータROM30およびcosデータROM31に入力され、この出力はラッチ $32\sim35$ に入力されて、それぞれのラッチ出力としてsin

(θ 。)を演算する累算部 3.8.x $x \cdot cos$ (θ 。-1)を 20 演算する累算部 3.9 にそれぞれ入力される。これらの回路は、上記格式を演算する周知の回路であって、座標変換を行う時に、直交座標系の座標が 1.0 進むごとにキャリーを出力する。累算部 3.6 は、先行スイープ θ 。においてのX キャリー、累算部 3.7 は後行スイープ θ 。においてのX キャリー、累算部 3.6 は先行スイープ θ 。においてのX キャリー、累算部 3.6 は先行スイープ θ 。においてのY キャリー、累算部 3.9 は後行スイープ θ 。ここにおいてのY キャリーをそれぞれ出力する。ラッチ 4.0 と 4.1 は、スイープ角度 θ 。と θ 。-1 を記憶するものであって、後述のように、このデータは象限判定とスイープ 3.0 方向判定に用いられる。

【0058】ラッチ32~35および40、41は、1 スイープごとに出るパルスであるスイープトリガT1-ORGに同期して入力データをラッチする。すなわち、 先行スイープでのデータを1スイープ分シフトして後行 スイープ用のデータとしている。

【0059】図9に示す象限データ発生回路16aは、図12に示すように、第1象限~第4象限において、カーウンタ16cおよび16dのカウント方向を決定するための象限データを出力する。たとえば、第1象限ではX40座標とY座標はカウントアップすることが必要である。また、第2象限ではX座標はカウントアップ、Y座標はカウントダウンする必要がある。このように、スイープ回転方向と象限によってカウンタ16cおよび16dでのアップダウン方向を変える必要があるために、それを決めるための象限データを象限データ発生回路16aで発生し、各カウンタ16cおよび16dに出力する。なお、これらのカウンタ16cおよび16dには、カウントのスタート値となるプリセットデータが入力されている。このプリセットデータは座標変換の開始座標データ 50

となる。

【0060】図13は、「FIRST」検出回路5の構成図を示す。図11に示す座標変換回路14の累算部37からの後行スイープXキャリーと、累算部39からの後行スイープYキャリーは、それぞれラッチ60に入力し、更にその後段にはラッチ61、ラッチ62が接続され、これらのラッチでシフト回路を構成している。今、図4のE点が「FIRST」サンプル点かどうかを検出するタイミングであるとすると、ラッチ60~62には、それぞれ後行スイープ θ ₁₋₁上のC~A点におけるX、Yキャリーが出力されている。同様に、ラッチ63には、図11の累算部36、38からの先行スイープXキャリー、Yキャリーがそれぞれ入力され、その後段にラッチ64、65が接続されている。その結果、ラッチ63~65のそれぞれは先行スイープ θ ₁上のF、E、D点におけるX、Yキャリーを出力する。

【0061】なお、E点とその他の点との対応座標が同一かどうかの判定は、それぞれのサンプル点の座標変換後の直交座標を比較してもよいが、この実施形態では、20 上記ラッチ60~65で得られるキャリーパルスの数を比較することで座標の同一性を判断するようにしている。すなわち、キャリーパルスの数の差がある時には異なる座標となり、差がない時には同一座標となる。各ラッチ60~65の出力が入力されるキャリー差検出回路66~68は、キャリーパルスの数の差がある時にのみカウントするカウンターで構成される。

【0062】今、図4において先行スイープ θ 。と後行 スイープ θ_{u-1} を考えた場合、Rクロックに従って各中 心〇より各スイープラインの下流方向に向かって処理対 象となるサンプル点が1つずつ進んでいくが、各スイー プの注目している2つのサンプル点の対応座標が同一で ある時にはキャリー差はなく、座標が異なればキャリー 差が生じる。この場合、例えば、先行スイープ θ 。上の キャリーがあって、後行スイープ θ_{u-1} 上のキャリーが ない場合にはカウンターを1つ進め、反対に、先行スイ ープ θ 。上のキャリーがなく後行スイープ θ 。」上のキ ャリーがある場合にはカウンターを1つ減らす。また、 2つのスイープの両方のキャリーがある場合とない場合 にはカウンターの計数をしない。この動作を中心○から Rクロックに従ってスイープライン進行方向(下流方 向) に順次行うことにより、例えば、図4のE点とC点 を注目すると、もし、両者のキャリーを入力するカウン ターのカウント値が0(初期値)である場合には両者の 対応画素が同一であることになり、カウント値が1であ る場合にはE点の対応画素はC点のそれよりも1つ進ん でいることになる。なお、カウンタはアップダウンカウ ンタで構成される。

【0063】図14に、各象限 $1\sim4$ のそれぞれにおけるカウント方向を示す。例えば、スイープ回転方向が時計方向(右まわり)の時には、象限10Xキャリーにつ

いては、2つのスイープの注目しているサンプル点のうち、 θ 。上のサンプル点が θ 。」上のサンプル点よりもキャリーが早く進むから、そのキャリー差が+となるようにするためには、カウント方向を θ 。については+、 θ 。」についてはーとする。象限1のYキャリーについては、2つのスイープの注目しているサンプル点のうち、 θ 。」上のサンプル点が θ 。上のサンプル点よりもキャリーが早く進むから、そのキャリー差が+となるようにするためには、カウント方向を θ 。」については+、 θ 。については-とする。

【0064】図14に示すテーブルの符号は、各象限についてのカウント値(キャリー差)がいつも+となるような符号にしてある。

【0065】図13において、カウンター66~68 は、それぞれ図4におけるE点を基準とした場合の各サ ンプル点とのキャリー差を求める。すなわち、カウンタ -66は、E点とC点とのXキャリー差及びYキャリー 差を求め、カウンター67は、E点とB点のXキャリー 差及びYキャリー差を求め、カウンター68は、E点と A点のXキャリー差及びYキャリー差を求める。このカ 20 ウンターにおいて、例えば、E点とC点のXキャリー差 を求めるカウンター66では、E点とC点で、中心Oか らのXキャリーの数が異なっている場合に1となる。な お、同一スイープ上のE点とD点のキャリー差について は、もし、D点からE点に進んだ場合にE点にキャリー が発生すればD点とE点の対応画素の座標が異なること を意味するから、この2つのサンプル点のキャリー差を 検出する特別の回路を必要としない。従って、ライン6 9はE点のXキャリー及びYキャリーをそのまま後段の ゲート回路に導く。

【0066】ORゲート70~73は、カウンタ66~68及びライン69の信号を論理和し、その出力をANDゲート74に導く。ANDゲート74は、もし、すべての入力が1である場合、すなわち、E点が他の4点(A、B、C、D)とすべて対応座標が異なっている時に1を出力する。ANDゲート74の出力が1の時は、E点が「FIRST」サンプル点として検出されたことを意味する。

 合の処理も図13に示す差カウンタ $66\sim68$ が共通に使用される。

【0068】次に、「LAST」検出回路について説明 する。

【0069】図16は「LAST」検出回路3のブロック図を示している。図3に示すように、「LAST」検出は、B点対C、D、E、F点となる。そこで、X、Yキャリー差を検出するためのカウンタ80~82と、ライン83をORゲート84~87に導き、更にこれらの出力をANDゲート88の入力としANDゲート88の出力で「LAST」サンプル点であることを検出するがした可路構成とする。各カウンタ80~82は「FIRST」検出回路のカウンタ66~68と同一構成であり、ライン83も「FIRST」検出回路のラインの69と同じである。すなわち、ANDゲート88は、B点が他の4点(C、D、E、F)と対応画素がすべて異なる時に1を出力し、B点が「LAST」サンプル点であることを検出する。

【0070】図17は、MAX抽出回路6のブロック図 を示している。抽出メモリ100は、先行スイープθ。 上の各サンプル点の最大値データを記憶する。図4のE 点が「FIRST」サンプル点であることを検出された 場合には、無条件に一次メモリ13(図5参照)の出力 である新データを記憶し、「FIRST」サンプル点で ない場合には、セレクタ104で選択されたデータと新 データの大きい方を記憶する。比較器105は、セレク タ104で選択されたデータと一次メモリ13から出力 される新データとを比較し、新データの方が大きければ セレクタ106に1を出力する。セレクタ106は、比 30 較器105の出力と信号「FIRST」の論理和が1の 時にセレクタ106のB端子を選択し、そうでない場合 にはセレクタ104の出力が接続されているA端子を選 択する。従って、図4のE点が「「FIRST」」サン プル点であれば新データがセレクタ106によって選択 され、抽出メモリ100に出力されるが、E点が「FI RST」サンプル点でない場合には、比較器105によ ってセレクタ104の出力と新データとの比較が行わ れ、大きい方のデータがセレクタ106によって選択さ れて抽出メモリ100に出力される。セレクタ106の 出力はラッチ107で1サイクル分遅延させることによ り、ラッチ107の出力はD点で抽出メモリ100に書 き込んだデータ (D点での最大値) を出力する。このラ ッチ107の出力はD点での最大値データとしてセレク 夕104に入力する。

【0071】抽出メモリ100では、1サイクルの前半で読出を行い、後半で最大値データの書込を行う。抽出メモリ100の出力はラッチ $101\sim103$ でシフトされ、後行スイープ θ 。」上のA点、B点、C点での最大値を出力する。これらの値はセレクタ104に入力され、また、ラッチ102の出力、すなわち1040

ST」サンプル点となった場合、B点が対応する画像メ モリの画素に対する書き込みデータとして出力される。 【0072】セレクタ104は、A~D点の各データの うち1番大きな値のデータを出力するものであって、E 点が「FIRST」でない場合のみ有効である。どのデ ータを出力するかは、プライオリティエンコーダ109 で決定される。このプライオリティエンコーダ109 は、セレクタ104の選択信号を発生させる機能を持 つ。今、E点において、A~Dのすべてが同一座標にな ると仮定すると、E点において、一次メモリ13からの 10 新データと、A~D点の合計5つのデータの中から最大 値が決定される。従って、A~D点のうち1番大きな値 は、常に最後に決定されたデータである。決定する順番 は、サンプル点の処理の順番であるA、B、C、Dの順 番であるから、D点のデータが最後に決定されるデータ である。従って、A~D点のうち1番大きなデータはD 点のデータとなる。このことは、比較器105におい て、新データと他の4つのデータをすべて比較する必要 がないことを意味する。そこで、「FIRST」検出部 110 (「FIRST」検出回路5に対応する回路)か 20 らの4つの一致データを、A、B、C、Dの順にプライ オリティ(D点が1番のプライオリティを持つ)を持た せたプライオリティエンコーダ109によって、A~D 点のうちE点と同じ画素となる点の中で1番大きなデー 夕を選択する信号をセレクタ104に与えることができ る。なお、プライオリティエンコーダ109は、「FI RST」でない時にのみ有効であって、「FIRST」 の時には無条件に新データが最大値として抽出メモリ1 00に書き込まれる。

【0073】上記象限データ発生回路16aは、第2の 30 アクセス処理を行う時に、オフセットデータ発生部16 bに対しても象限データを出力する。この時の象限データは、第1のアクセス処理の時と異なり、0~7の8象限のいずれかを識別する象限データとしている。

【0074】図18は、第2のアクセス処理を行う時のオフセットデータを示す図である。

【0075】実線で示す画素Pはラストの画素であり、 点線で示す画素QはPに隣接する画素である。

【0076】図18に示すように、第0象限では、画素Pに対し画素QはXアドレスが-1となり、第1象限で 40は、画素Pに対し画素QはY方向に+1となる。このように、 $0\sim7$ の各象限において、XアドレスまたはYアドレスに「+1」または「-1」のオフセットデータが発生する。このオフセットデータは、タイミング発生回路18から出力される第2のアクセス処理を行うタイミング信号に同期して、加算器16 e および16 f に出力される。

【0077】図19は、描画アドレス発生回路16の一部構成を示す。デコーダ16a(1)は、象限データ発生回路16aの一部であって、第2のアクセス処理を行50

う時に使用される象限データ発生部である。また、論理 積ゲート16b(1)~16b(4)は、オフセットデ 一夕発生回路16bを構成する。加算器16eおよび1 6 f に入力するXアドレスおよびYアドレスは、それぞ れ第1アクセス用Xアドレス発生回路16cおよび第1 アクセス用Yアドレス発生回路16 dから出力される。 前記デコーダ16a(1)には、入力端子A、B、C に、それぞれ 2"-1、 2"-7、 2"-1のビットが入力し、 EN(イネーブル)端子には、第2のアクセス処理を行 う時のタイミング信号がタイミング発生回路18から入 力する。いま、スイープ方向をアンテナ1回転当たり2 "で表現すると、象限0~7は、2"-1、2"-1、2"-1 のビットをデコードすることにより得られる。デコーダ 16a(1)は、これらの3つのビット入力に基づいて 0~7の各象限を判別する。また、デコーダ出力は、第 2のアクセス処理用のタイミング信号が出ている時にの み有効となる。

【0078】4つの論理積ゲードで構成されるオフセッ トデータ発生回路16bは、たとえば、論理積ゲート1 6 b (1) においては、象限 0 または象限 7 と判定され た時にXアドレスに対して「-1」のオフセットデータ が加算器16eに対して出力されるよう、同論理積ゲー トの出力が加算器16eのCINとB1~Bm端子に入 力する。これにより、加算器16eには、2の補数が加 算されることになり、結果としてXアドレスが「-1」 だけオフセットされる。同様に、論理積ゲート16 b (2) の出力は、第3象限および第4象限の時に、Xア ドレスを「+1」だけオフセットするために、同論理積 ゲートの出力が、加算器16eのB0端子に入力する。 また、論理積ゲート16b(3)の出力は、第5象限お よび第6象限の時に、Yアドレスを「-1」だけオフセ ットするために、加算器16fのCIN端子およびB1 ~ B m 端子に入力する。また、論理積ゲート16 b (4)の出力は、第1象限および第2象限の時に、Yア ドレスを「+1」だけオフセットするために、加算器1 6 fのB0端子に入力する。

【0080】図20は、タイミング発生回路18の構成 図である。

【0081】この回路は、論理積ゲート18a、その出力が入力されるフリップフロップ18b、およびその出力が入力されるフリップフロップ18cと、論理和ゲート18dとで構成される。

【0082】論理積ゲート18aには、「LAST」、制限値設定値、制限距離設定値およびフリップフロップ 18bのQ(バー)が入力する。CLK0は、クロック CLKe4分の1周期だけ位相を遅らせて形成し、クロ

40

20

ックCLKとフリップフロップ18bのQ出力から、ク ロックCLK1が生成される。クロックCLK1は、図 5に示すように、一次メモリ13、MAX抽出回路6、 「FIRST」検出回路5、「LAST」検出回路3、 座標変換回路14、制限距離発生回路20等に出力され るクロックとして使用される。 論理積ゲート18aの出 力端をA点、フリップフロップ18bのQ出力端をB 点、フリップフロップ18cの出力端をC点とすると、 A点~C点の波形は、図21に示すようになる。B点の 信号は第1のアクセス処理を行うためのものとなり、こ 10 れに基本クロックCLKと論理和されてクロックCLK 1が生成される。このクロックCLK1は、第1のアク セス処理を行うために、図5に示すように、一次メモリ 13、MAX抽出回路6、「FIRST」検出回路5、 「LAST」検出回路3、座標変換回路14、制限距離 発生回路20等に送られる。また、C点の信号は第2の アクセス処理を行うための信号となる。このC点の信号 が図19のデコーダ16a(1)のEN端子に入力す

【0083】図21に示すように、第1のアクセス処理 20 用のタイミングTIMING1において、「FIRS T」の検出や「LAST」の検出および「LAST」の画素に対する最大値データの書き込みが行われ、それに続く第2のアクセス処理用の時間TIMING2において、上記隣接画素Q(図2参照)に対するデータの書き込みが行われる。TIMING2とTIMING1の間のTIMING3においては、クロックCLK1によって描画アドレスがカウントされていくが、メモリの更新はされない。

【0084】図22は、描画位置の推移を示している。 描画アドレス発生回路16の出力は、 $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 5 \rightarrow 6 \rightarrow \cdots$ となるが、図に示す例では、 \bullet で示すアドレス4および7と、 \circ 0で示すその隣接アドレスである5と8においてのみ画像メモリへのアクセスが有効となる。 \circ 1のアドレスはアクセスが無効となるアドレスである。

【0085】以上の実施形態では、第2のアクセス処理を行う画素数は、半径Rで決まる描画範囲の画素数(π ・R・R)であるから、第2のアクセス処理に要する時間は、

 $\pi \cdot R \cdot R \cdot t$

である。一方、第1のスイープ処理によるアンテナ1回 転に要するアクセス時間Tは、

 $T = 2 \cdot \pi \cdot R \cdot R \cdot t$

であるから、本実施形態では、アンテナ1回転に要する 最短時間をTbとすれば、

Tb=T+ ($\pi \cdot R \cdot R \cdot t$) = 2 · $\pi \cdot R \cdot R \cdot t$ + ($\pi \cdot R \cdot R \cdot t$) = 3 · $\pi \cdot R \cdot R \cdot t$

【0086】従来の特許第2648983号のレーダー 50 する。画像メモリ15は、補間アドレスが発生すると、

装置では、すでに述べたように、アンテナ1回転に要する時間 Taは

 $T a = 4 \cdot \pi \cdot R \cdot R \cdot t$

であるから、本実施形態のレーダー装置は、上記従来の レーダー装置に比較して、

T b / T a = 3 / 4 = 0. 75

から、75%の時間でアンテナ1回転の描画を実行する ことができる。

【0087】また、図5に示すように、制限値発生回路19または制限距離発生回路20を設けることによって、アンテナ1回転当たりの画像メモリへのアクセスをさらに削減することが可能となる。これにより、アンテナを高速回転させる場合や、描画半径の大きい場合にも対応可能となる。

【0088】この発明の上記の実施形態では、スイープ の各サンプル点が全て画素に対応しているものとして説 明したが、実際には、前後のスイープラインが中心から の距離が大きくなるにつれ方位方向に広がるために、ア ンテナ1回転でアクセスされない画素(画素抜け)が発 生する場合がある。この画素抜けをそのまま放置してお くと、画素抜けとされた画素が隣接画素Qとなったとき に、この隣接画素に対し第2のアクセス処理によって常 に最大値を書く結果、データが書き込まれると、そのデ ータはアンテナの回転ごとにリフレッシュされることな く、値が増加するのみとなる。そこで、この発明の他の 実施形態のレーダー装置では、「LAST」の画素に対 する第1のアクセス処理を実行した後、画素抜けが検出 されている場合にはその画素抜けの画素に対してデータ の補間処理を行う。この後、第2のアクセス処理によっ てスイープ回転方向の後ろ側に位置する隣接画素に対す るデータの書き込みを行う。このようにすると、補間さ れた画素も常にリフレッシュされることになるため、そ の値が増加するのみになるということはなくなる。

【0089】この補間処理については、特願平10-160187号において詳細に説明しているが、図23を参照してその概略の動作を説明する。

【0090】図23において、「LAST」検出回路3は、後行スイープのより上の任意のサンプル点iが「LAST」サンプル点であるかどうかを検出し、「LAST」サンプル点である場合に、その状態を画素抜け検出回路22に送る。画素抜け検出回路11は、サンプル点iが「LAST」サンプル点であると、同サンプル点iが「LAST」サンプル点であると、同サンプル点iの対応画素に対してスイープ回転方向に接する隣接画素が、サンプル点iに近接する他の近接サンプル点の各対応画素と一致するかどうかを検出し、いずれも一致しない場合に、該隣接画素に対応するサンプル点が存在しない画素抜け状態があったものとして検出する。補間アドレス発生回路23は、画素抜けが検出されると、該隣接画像を補間画素として、その補間画素のアドレスを発生する。画像メモリ15は、補間アドレスが発生するとする。

その補間画素のアドレスに対して近傍画素のデータで補間する。

【0091】図23に示す例では、いま、後行スイープ $\theta_{\bullet\bullet}$, の上のB点のデータについて注目すると、「LA ST」検出回路3が、B点の画素と、同じ後行スイープ $\theta_{\bullet-1}$ 上のC点および、先行スイープ θ_{\bullet} 上の $D\sim F$ 点の 対応画素との位置判断を行う。同図に示す例では、B点 の対応画素X-1が、C、D~Fの各点の対応画素と一 致していないために、B点は「LAST」サンプル点と して検出される。また、画素抜け検出回路22において 10 は、A、C、D~Fの5つのサンプル点の各対応画素 が、B点の対応画素 X-1 に対してスイープ回転方向へ 接する隣接画素Xに一致するかどうかを検出する。図2 3に示す例では、隣接画素Xに対していずれの画素も一 致しないために、該隣接画素Xは画素抜けと検出され る。補間アドレス発生回路23は、この時、画素抜け検 出された隣接画素Xを補間画素として、X-1の画素の データで補間するために、該補間画素Xのアドレスを発 生する。すなわち、補間画素Xに対してB点のデータ が、すなわちX-1の画素のデータが書き込まれる。こ のように、第1のアクセス処理では、X-1の画素とX の画素に対してそれぞれデータが書き込まれる。そし て、第2のアクセス処理では、X-1の画素に対してス イープ回転方向の後ろ側に位置する隣接画素X-2に対 し、データが書き込まれる。スイープが進んで、画素X が隣接画素X-2になったときには、この画素Xには既 に補間処理によりデータが書き込まれているために、該 画素Xに対する第2のアクセス処理では、補間処理によ り書き込まれたデータと画素 X-1 に書き込まれるMA X処理により得られる最大値データの大きい方が再書込 30 される。

【0092】なお、この第2の実施形態では、補間画素 Xに対するアクセス時間が必要であるが、この補間画素 Xは、おもに表示器の周辺部に存在するものであって、 前画面に対し多数を占めるものではない。

【0093】以上の実施形態では、第1のアクセス処理において、「LAST」の画素に最大値データが書き込まれるようにしたが、このデータを、「LAST」の画素に対応するサンプルデータを平均処理したデータにしてもよい。平均処理には次の方法がある。

【0094】表示画面の各画素に対応するサンプルデータのうち最大値をMAXデータとして求めるMAX抽出部と、最小値をMINデータとして求めるMIN抽出部と、MAXデータとMINデータの平均処理をしてMIXデータとして求めるMIX処理部とを設け、MIXデータを平均処理した画素データとして「LAST」の画

素に記憶する。その他、表示画面の各画素に対応する全 てのサンプルデータの単純平均を求めること等が考えられる

【0095】また、第2のアクセス処理では、その処理の対象となる隣接画素に記憶されていったデータと第1のアクセス処理で得られる最大値データとを比較して大きい方のデータを該隣接画素に書き込むようにしているが、これらのデータの平均値を該隣接画素に書き込むようにしてもよい。

0 [0096]

【発明の効果】この発明によれば、レーダー表示器上に表示されるエコー信号を、特に中心付近において方位方向に拡大することにより、小さなエコーの視認性を向上させることができるとともに、そのための画素メモリへのアクセス時間を短くすることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】従来のレーダー装置でのエコーを方位方向に拡 大する方法について説明する図

【図2】この発明の実施形態のレーダー装置でのエコー を方位方向に拡大する方法の概略を説明する図

【図3】「LAST」検出回路の動作を説明する図

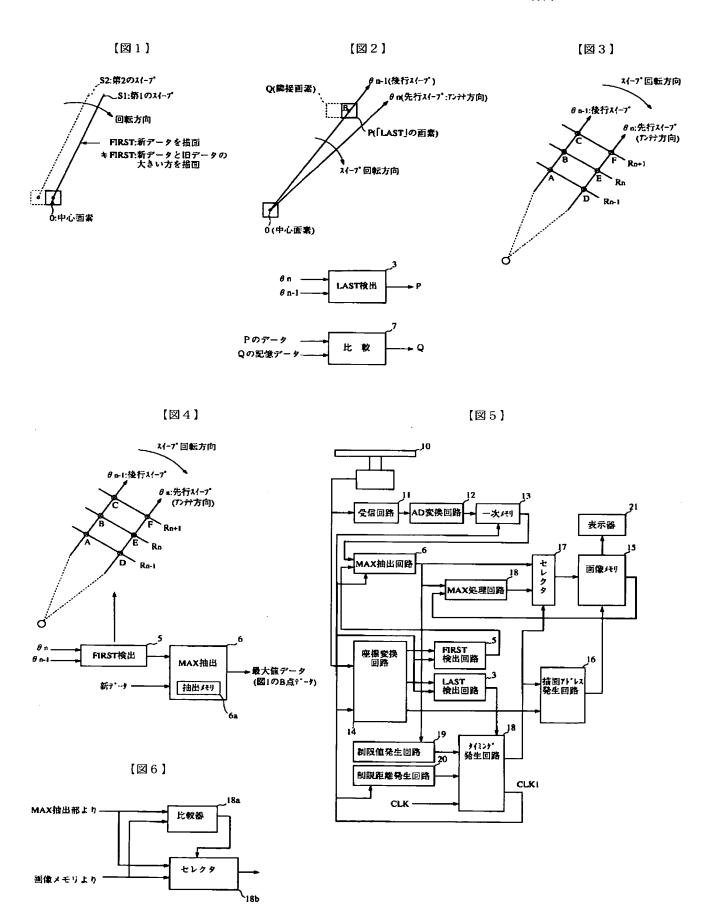
【図4】「FIRST」検出回路とMAX抽出回路の動作を説明する図

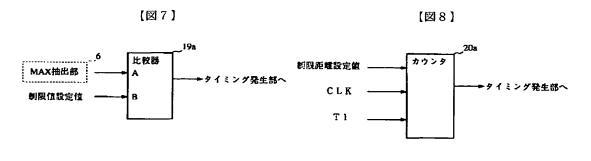
【図5】この発明の実施形態のレーダー装置の概略構成 図

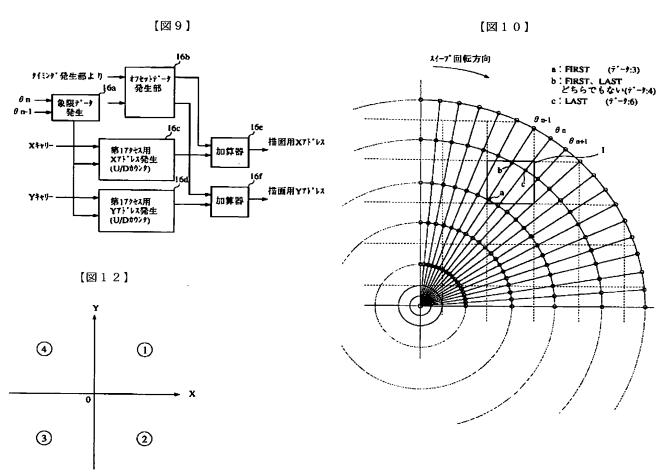
- 【図6】MAX処理回路の構成図
- 【図7】制限値発生回路の構成図
- 【図8】制限距離発生回路の構成図
- 【図9】描画アドレス発生回路の構成図
- 30 【図10】同一画素における「FIRST」、「LAST」の関係を示す図
 - 【図11】座標変換回路の構成図
 - 【図12】象限に対するカウント方向を示す図
 - 【図13】「FIRST」検出回路の構成図
 - 【図14】象限に対するカウント方向を示す図
 - 【図15】象限に対するカウント方向を示す図
 - 【図16】「LAST」検出回路の構成図
 - 【図17】MAX抽出回路の構成図
 - 【図18】象限に対するオフセットデータを示す図
 - 【図19】描画アドレス発生回路の一部構成を示す図
 - 【図20】タイミング発生回路の構成図
 - 【図21】タイミング波形図

40

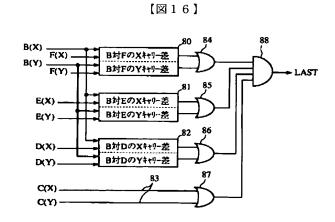
- 【図22】描画位置の推移を示す図
- 【図23】この発明の他の実施形態における補間の動作 を説明する図

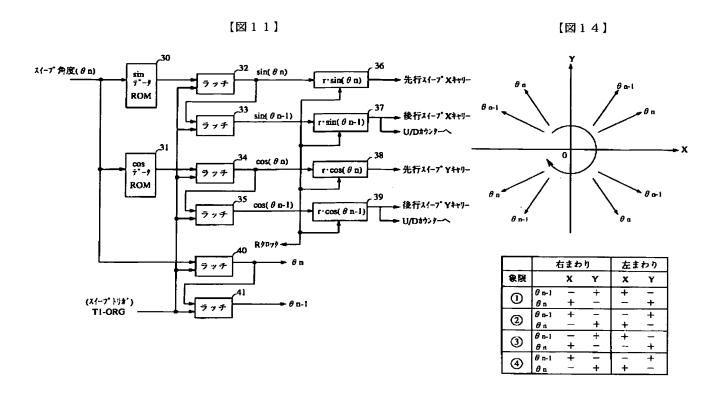


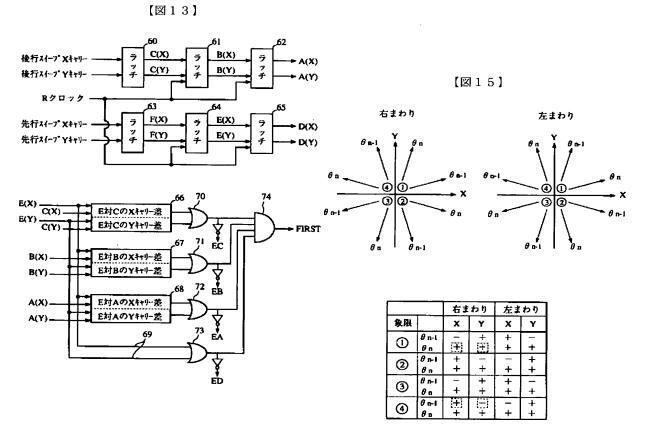


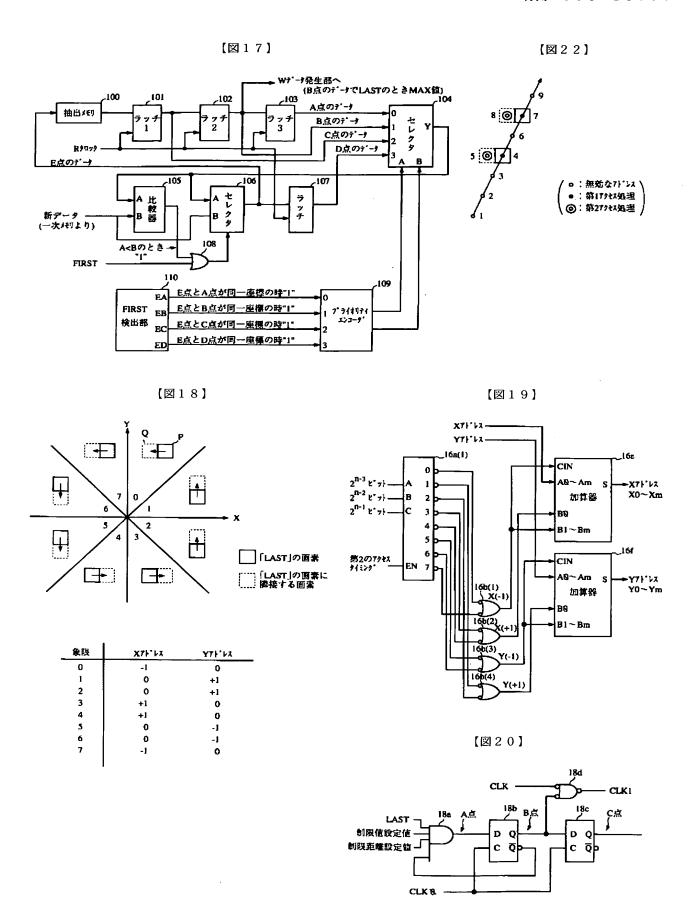


象限 X Y① + +② + -③ - -④ - +

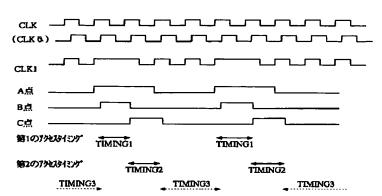




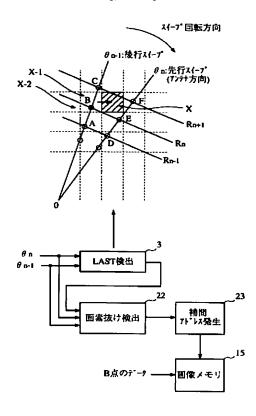








【図23】



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

□ BLACK BORDERS
IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
Потнер.

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.